PACKET CONVERTER AND PACKET CONVERSION METHOD

Patent number: JP2001230774 (A)

Publication date: 2001-08-24 Inventor(s): Applicant(s):

HOTTA YUICHI FUJITSU LTD

Classification: - international: H04L12/18; H04L12/18; (IPC1-7): H04L12/18; H04L12/28; H04L12/46; H04L12/66

- european: H04L12/18

Application number: JP20000039076 20000217 Priority number(s): JP20000039076 20000217

Abstract of JP 2001230774 (A)

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a packet converter and a packet conversion method to realize multi-cast communication via a network not adaptive to the multi-cast communication. SOLUTION: The packet converter 1 provided at an entrance/exit of a network is provided with a means 2 that executes an operation where a header of a multi-cast data transfer packet is rewritten and the resulting packet is given to the network as a uni-cast data transfer packet and/or an operation where a header of the uni-cast data packet received from the network is rewritten and the resulting packet is outputted as the multi-cast data transfer packet.

本発明の原理構成プロック医

Also published as:

P JP3774351 (B2)

US6836481 (B1)



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2001-230774 (P2001-230774A)

(43)公開日 平成13年8月24日(2001.8.24)

(51) Int.Cl.7		識別記号	FΙ		5	i~73~}*(参考)
H04L	12/18		H04L	11/18		5 K 0 3 0
	12/46			11/00	310C	5 K O 3 3
	12/28			11/20	В	9 A 0 0 1
	12/66					

審査請求 未請求 請求項の数10 OL (全 18 頁)

(21)出願番号	特顧2000-39076(P2000-39076)	(71)出題人	000005223 富士通株式会社
(22)出順日	平成12年2月17日(2000.2.17)		神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番
			1号
		(72)発明者	堀田 祐一
			神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番
			1号 富士通株式会社内
		(74)代理人	100074099
			弁理士 大菅 義之 (外1名)

(54) 【発明の名称】 パケット変換装置およびパケット変換方法

(57)【要約】

備える。

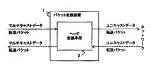
ワークを介してマルチキャスト適信を実現するためにパケットの変換を行う装置おまび方法を提供する。 「解決手段」 ネットワークの入口/出口に備えられる パケット多数装置 1 において、マルチキャストデータ転 送パケットのヘッダを書き放えてユニキャストデータ 送パケットとしてネットワークに入力させる動作、およ び/またはネットワークから受け取ったユニキャストデー タメパケットのヘッダを書き後えてマルチキャストデー

タ転送パケットとして出力する動作を実行する手段2を

【課題】 マルチキャスト通信に対応していないネット

本 発 明 の 原 理 構 成 ブロック 図

最終頁に続く



【特許請求の節用】

【請求項1】 ネットワークの入口/出口に備えられ、 パケットの変換を行うパケット変換装置において、 マルチキャストデータ転送パケットのヘッダを書き換え てユニキャストデータ転送パケットとして前記ネットワ ークに入力させる動作、

および/またはネットワークから受取ったユニキャスト データ転送パケットのハッダを書き換えてマルチキャス トデータ転送パケットとして出力する動作を実行するへ マルチキャン マルチキャン マルチキャン でユニキャン に 入力させ、 ネットワーグ

【請求項2】 前記ネットワークがワイドエリアネット ワークであり、

前記パケット変換装置が、該ワイドエリアネットワーク とローカルエリアネットワークとを接続するゲートウェ イ装置に備えられることを特徴とする請求項1記載のパ ケット変地装置。

【請求項3】 前記ワイドエリアネットワークがインタ ーネットであり、

【請求項4】 前記ヘッダ変換装置が、

前記ローカルエリアネットワークに属し、前配マルチキャリアデータ転送パケットを配信するサーバに接続されたサーバ側ゲートウェイ装置と、

前記サーバが接続されたローカルエリアネットワークと 異なるローカルエリアネットワークに属し、前記マルチ キャストデータ転送パケットの要実元であるクライアン 30 トに接続されたクライアント側ゲートウェイ装置とにそ れぞれ備えられることを特徴とする請求項3記載のパケット珍検装備

【請求項5】 前記クライアント側ゲートウェイ装置に 備えられるバケット変換装置が、前記クライアントから セルチキャストータ転送パケットの受信要求を受取っ た時、該受信要求に対応する識別子を生成する識別子生 成手段を更に備えることを特徴とする請求項4記載のパケット客検整置

【請求項6】 前配クライアント側ゲートウェイ装置に 40 備えられるパケット変換装置が、前記配飾円子生成手段によって生成された識別子を前記マルチキャストデータそのものの1 F ドレスに対応させて記憶するクライアント側遮例子記憶手段を更に備え、

前記サーバ側ゲートウェイ装置に備えられるパケット変 換装置が、前記識別子生成手段によって生成され、クラ イアント側ゲートウェイ装置のパケット変換装置から 通知された該識別子を前記マルチキャストデータそのも のの1Fアドレスに対応させて記憶するサーバ側離別子 記憶無段を変に備えることを対数とする語東項 5 記載の 50

パケット変換装置。

【請求項7】 前記パケット変換装置が、前記ネットワ 一ク内での、パケットの転送制御を実行するルータに備 えられることを特徴とする請求項1記載のパケット変換 装置。

2

装置。 【請求項8】 ネットワークの入口/出口においてパケットの変換を行うパケット変換方法において、

マルチキャストデータ転送パケットのヘッダを書き換え てユニキャストデータ転送パケットとしてネットワーク によカさせ

ネットワークから受取ったユニキャストデータ転送パケットのヘッダを書き換えてマルチキャストデータ転送パケットとして出力することを特徴とするパケット変換方

【請求項9】 前記ネットワークがワイドエリアネット ワークであり、

前記パケットの変換が該ワイドエリアネットワークとロ ーカルエリアネットワークとを接続するゲートウェイ装 ほよって実行されることを特徴とする請求項8配載の 0.パケットを始方法。

【請求項10】 ネットワークの入口/出口に備えられ、パケットの変換を行うパケット変換装置において使用される記憶媒体であって、

マルチキャストデータ転送パケットのヘッダを書き換え てユニキャストデータ転送パケットとしてネットワーク に入力させるステップと、

またはネットワークから受取ったユニキャストデータ転送パケットのヘッダを書き換えてマルチキャストデータ転送パケットとして出力するステップとのいずれかをコ の ンピュータに実行させるためのプログラムを格納したコ ンピュータ読み取り可能な可機型配慮媒体。

【発明の詳細な説明】 【0001】

【発明の属する技術分野】 木空門はネットワークを用いた通信方式に係り、更に詳しくは送信側からメッセージ を同時に複数の受信側に中継する同報通信。 すなわちマルチキャスト通信において、ネットワークがマルチキャスト通信をサポートしていない場合に、マルチキスト通信をサポートしていない場合に、マルチキストの通信をサポートとアーク内では1941への通信に用いられるユニキャストデータパケットに変換して通

に用いられるユニキャストアータハケットに変換して連信を行うための、パケット変換装置、およびパケット変換大法に関する。 【0002】

【従来の技術】最近例えばインターネット上でもライツの中継や、会議型のマルチキャスト通信サービスへの時期が高まっている。このようなマルチキャスト通信方式の第1の従来技術を図19年川で説明する。この第1の従来技術では、例えば1P(インターネットプロトコル)パケットをインターネットに入力させる際に、インターネットに大力させる際に、インターネット上でアルチキャストデータパケットとして多

くのクライアントに転送するために、パケットの先頭に IPヘッダを付加する方法がとられていた。

【0003】例えばライブの中継のような場合には、そ れを配信するサーバ50から常にネットワークに対して マルチキャストデータパケットが送信され、そのライブ の中継を要求する複数のクライアントは、それぞれサー パ50から常に送り出されているマルチキャストデータ パケットの中継をネットワーク側に要求し、マルチキャ ストデータパケットの中継が行われることになる。この ような場合、サーバ50から送り出されているマルチキ 10 ャストデータパケットは、ゲートウェイ51を介してイ ンターネット内でのパケット転送を制御するルータ52 に入力される。この時サーバ50から送り出されるパケ ットにはIPヘッダAと、UDP (ユーザデータグラム プロトコル) ヘッダBとが格納されているが、ゲートウ ェイ51からルータ52に入力される時点で、パケット の先頭に更に複数のクライアントにそのパケットを配信 するためのIPヘッダXが付加されて、ネットワーク内 に入力される。

【0004】図20はマルチキャスト通信方式の第2従 20 来技術の説明図である。この技術は次の文献に述べられ ている。

特開平10-242962:インターネット上のマルチ キャストゲートウェイ通信方法およびシステム

図20においてはネットワークはすでにマルチキャスト 通信に対応しているものとし、マルチキャスト通信をサ ポートしていないのは、マルチキャストデータの受信を 要求するクライアント側の端末であるとする。そこでサ ーバ55から送り出され、IPマルチキャスト対応ネッ トワーク56 + で転送された、例えば I Pマルチキャス 30 トデータパケットは、クライアント側のゲートウェイ5 7によって必要な数だけのコピーが行われ、一般に複数 台のクライアント58側の端末にIPユニキャストデー タパケットとして中継される。

[0005]

【発明が解決しようとする課題】図19で説明した第1 の従来技術としてのIPヘッダ付加方式では、ネットワ ークトで転送されるパケットには I Pヘッダを付加しな ければならないために、例えばローカルエリアネットワ ーク (LAN) としてのイーサネットに属するサーバ5 40 0から、マルチキャストデータとしてイーサネットの最 大パケット長に相当するデータを送ろうとしても、ゲー トウェイ57においてその一部を削除しなければなら ず、イーサネットの最大パケット長に対応するデータを 送ることができないという問題点があった。またネット ワークトでトラブルが発生した場合に、パケットの形式 が通常のものと異なるため、トラブルの解析が困難であ るという問題点もあった。

【0006】図20で説明した第2の従来技術では、マ

端末に限定されている。しかながら実際にはマルチキャ スト通信をサポートするためのソフトウェアはすでに市 場に流通しており、端末がサポートすることは容易であ る。問題になるのはルータなど、ネットワークが未対応 の場合である。インターネットは基本的にはマルチキャ スト通信をサポートしているとはいえるが、マルチキャ スト通信用のIPアドレスの数は限定されており、例え ば企業の本社と工場とのそれぞれのLANをインターネ ットで結ぶ仮想公衆網 (VPN) において、マルチキャ ストデータ通信を大規模に実行するような状況には対応 できないという問題点があった。

【0007】本発明の課題は、上述の問題点に鑑み、イ ンターネット上ではマルチキャストデータパケットをユ ニキャストデータパケットとして転送するために、ネッ トワークの入口/出口でパケットヘッダの変換を行うパ ケット変換装置、およびパケット変換方法を提供するこ とである。

[00008]

【課題を解決するための手段】図1は本発明の原理構成 ブロック図である。同図はネットワークの入口/出口に 備えられ、パケットの変換を行うパケット変換装置の原 理構成プロック図である。

【0009】図1においてパケット変換装置1の内部に 備えられるヘッダ変換手段2はマルチキャストデータ転 送パケット、例えばIPマルチキャストデータパケット のヘッダを書き換えて、ユニキャストデータ転送パケッ ト、例えば I Pユニキャストデータパケットとして前記 ネットワークに入力させる動作と、および/またはネッ トワークから受け取ったユニキャストデータ転送パケッ トのヘッダを書き換えてマルチキャストデータ転送パケ ットとして、例えばクライアントに出力するものであ る。

【0010】本発明の実施の形態においては、前記のネ ットワークはワイドエリアネットワーク、例えばインタ ーネットであり、パケット変換装置はそのワイドエリア ネットワークとローカルエリアネットワークとを接続す るゲートウェイ装置に備えられ、ヘッダ変換手段2がパ ケットのIPヘッダ内のパケット宛先IPアドレスと、 送信元 I Pアドレスとの書き換えを行うこともできる。 【0011】また発明の実施形態においては、ヘッダ変

換装置はサーバ側ゲートウェイ装置とクライアント側ゲ ートウェイ装置とに、それぞれ備えられることもでき る。こサーバ側ゲートウェイ装置はローカルエリアネッ トワークに属し、マルチキャストデータ転送パケットを 配信するサーバが接続されたものであり、クライアント 側ゲートウェイ装置は異なるローカルエリアネットワー クに属し、マルチキャストデータ転送パケットの要求元 としてのクライアントに接続されたものである。

【0012】この場合、クライアント側ゲートウェイ装 ルチキャスト通信をサポートしていない部分は受信側の 50 置に備えられるパケット変換装置は、クライアントから

5 のマルチキャストデータ受信要求を受けた時、その受信 要求に対応する識別子を生成する手段を備えることもで

【0013】またクライアント側ゲートウェイ装置に備 えられるパケット変換装置は、この識別子をマルチキャ ストデータそのもののIPアドレスに対応させて、記憶 する手段を更に備え、サーバ側ゲートウェイ装置に備え られるパケット変換装置は、クライアント側から通知さ れたその離別子を、マルチキャストデータそのものの【 Pアドレスに対応させて記憶する手段を更に備えること 10 もできる。

【0014】更に本発明の実施の形態においては、パケ ット変換装置はネットワーク内でのパケットの転送制御 を実行するルータに備えられることもできる。本発明の パケット変換方法は、ネットワークの入口/出口におい てパケットの変換を行う方法であり、マルチキャストデ ータ転送パケットのヘッダを書き換えて、ユニキャスト データ転送パケットとしてネットワークに入力させ、ネ ットワークから受け取ったユニキャストデータ転送パケ ットのヘッダを書き換えて、マルチキャストデータ転送 20 パケットとして出力するものである。

【0015】この場合、ネットワークはワイドエリアネ ットワークであり、パケットの変換はワイドエリアネッ トワークとローカルエリアネットワークとを接続するゲ ートウェイ装置によって実行されることもできる。

【0016】本発明のパケット変換装置において使用さ れる記憶媒体は、ネットワークの入口/出口に備えられ るパケット変換装置によって使用されるものであ、マル チキャストデータ転送パケットのヘッダを書き換えて、 ユニキャストデータ転送パケットとしてネットワークに 30 入力させるステップ、またはネットワークから受け取っ たユニキャストデータ転送パケットのヘッダを書き換え て、マルチキャストデータ転送パケットとして出力する ステップのいずれかをコンピュータに実行させるための プログラムを格納したコンピュータ読み取り可能な可撒 型記憶媒体である。

【0017】以上のように本発明によれば、マルチキャ ストデータ転送パケットを、ヘッダ変換を行うことによ って、ネットワーク内ではユニキャストデータ転送パケ 未対応のネットワークにおいてもマルチキャストデータ の転送が可能となる。

【0018】例えばインターネットを介して2つのロー カルエリアネットワークが接続された仮想公衆網におい て、片方のローカルエリアネットワークに属するサーバ から配信されているマルチキャストデータを、インター ネットを介してもう一つのローカルエリアネットワーク に属し、そのマルチキャストデータを要求したクライア ントに対して確実に転送することが可能となる。 [0019]

【発明の実施の形態】以下本発明の実施の形態について 図面を用いて詳細に説明する。図2は本発明のヘッダ変 換方式が用いられるマルチキャストデータ通信システム の全体構成ブロック図である。同図において、サーバ1 0からクライアント14に対して、一般にクライアント 1 4からの要求によってマルチキャストデータが送信さ れるものとする。中間のネットワーク12は例えばイン ターネットであり、マルチキャスト通信に未対応のネッ トワーク、または少なくともサーバ10、あるいはクラ イアント14から見てブラックボックスであり、IPマ ルチキャスト通信に対応しているか否かが不明であり、 マルチキャスト通信に未対応のネットワークとして考え た方が適切と考えられるネットワークである。

【0020】図2においてサーバ10からのマルチキャ ストデータは、例えばパケットの形式で、サーバ側ゲー トウェイ11を介してIPマルチキャスト未対応ネット ワーク12に与えられ、そのネットワーク内でのルーテ ィングによって、クライアント14が接続されたクライ アント側ゲートウェイ13を介して、クライアント14 に転送される。

【0021】図3は図2におけるデータの流れの説明図 である。図3においてサーバ10から送出されたIPマ ルチキャストデータMは、サーバ側のゲートウェイ11 に入力され、ここでIPデータが変換されることによ り、IPユニキャストデータUとしてIPマルチキャス ト未対応の I Pネットワーク 1 2 に入力される。

【0022】 I Pネットワーク12の内部には、複数の ルータ15a~15eがあり、入力されたIPユニキャ ストデータU、これらのルータのうち例えば15a,1 5 bを介して、データ受信側のクライアント1 4 側のゲ ートウェイ13に接続されているルータ15cに転送さ れる。

【0023】ルータ15cからゲートウェイ13に出力 されるIPユニキャストデータUは、クライアント側の ゲートウェイ13によってIPヘッダの変換が行われ、 IPマルチキャストデータMとしてクライアント14に 与えられる。

【0024】図4はゲートウェイによるヘッダの書き換 まの説明図である。同図においては、サーバ10側のゲ ットとして転送することにより、マルチキャスト通信に 40 ートウェイ11によって行われるヘッダの変換について 説明する。

> 【0025】サーバ10は1つのローカルエリアネット ワーク (LAN)、例えばイーサネットに属するものと イーサネットのパケットをゲートウェイ11に送る ものとする。イーサネットにおける最大パケット長は、 最後に付加されるCRCデータを含めて1518バイト であり、マルチキャストデータとしての実データの前に ヘッダが付加されており、そのヘッダ部には先頭にMA C (メディアアクセスコントロール)、次にインターネ 50 ットプロトコル (IP) ヘッダA、その後にユーザデー

タグラムプロトコル(U D P)へッダBが格納されてい るものとする。なおCRC、MACは図示されていな

- [0026] このマルチキャストデータパケットMはゲートウェイ11に入力され、ゲートウェイ11によって 「PヘッダとUDPヘッダの書き換えが行われ、IPヘッダは例えばすからCに、UDPヘッダは助からDに書き換えられる。そしてこの結果のパケットは、IPユニキャストデータパケットとしてIPネットワーク内のルータ15 a に入力される。

[0027] ここでゲートウェイ11によるパケットの変換においては、一般に1アヘッダとUDPヘッダの書き級大が行われるだけであり、実データのデータ長も、またパケット全体のパケット長、およびそのフォーマットには何ら変更が行われない。このため、イーサネットには付るパケットの最大長に対抗する最大データ長のデータを、そのまま「Pマルチキャストデータパケットとしてクライアント側に送ることができ、また例えば「Pネットワーク上でトラブルが発生しても、パケット内のヘッダやデータなどの格納関級のフォーマットはそのまった。

0028] 図5はサーバからクライアントまでのマル チキャストデータ転送時におけるヘッダの変換、特に1 Pヘッダの変換の説明図である。同図において1Pアド レスはサーバ10に対して100、クライアント14に 対して200、サーバ側のゲートウェイ11に対して3 00、クライアント側のゲートウェイ13に対して40 0であり、1Pマルチキャストデータそのものに対する 1Pアドレスは00であるとする。

1 P / F レンは UOU C のると 5 の。 (0 0 2 9] サーバ 1 のから送り出されたマルチキャス トデータパケットの 1 P ハッダには、発生 1 P ア F レス としてマルチキャストデータそのものの ア F レス 0 0 の 、また送信元 1 P ア F レスとしてはサーバ 1 0 の ア F レスである 1 0 0 が俗特されて、ゲートウェイ 1 に与 よる。なおこてでは単心た U B 4 で で 説明した U D P ハッダなどは省略されている。

[0030] ゲートウェイ11ではIPへッダの書き換えが行われる。すなわちマルチキャストデータパケットをエニキャストデータパケットに変換するために、IP 40 ネットワーク上でそのパケットがユニキャストデータパケット、すなわち送信元と宛先とがそれぞれ単一であるような形式・のッダの更強が行われる。ここではゲートウェイ11からゲートウェイ13にデータパケットが転送されるように、宛歴1Pアドレスとして例えばゲートウェイ13のアドレスである400が、また送信元1Pアドレスとしてゲートウェイ11のアドレス300が格納されて、IPネットワーク上のルータ15aに与えられる。

【0031】1Pネットワーク12上では、図3で説明 50 に受信準備完了を通知する。

したように、クライアント側のゲートウェイ13が接続 されたルータ15cから、ゲートウェイ13に対してマ ルチキャストデータを格納するデータパケットがユニキ ャストデータパケットとして入力される。

【0032】 このパケットはゲートウェイ13によって 再び1Pへッダの変換が行われ、クライアント14に対 してマルチキャストデータパケットとして送られる。す たわち境先1Pアドレスはマルチキャストデータそのも ののアドレスとしての000に、送信元1Pアドレスは 10 このマルチキャストデータを配信しているサーバ10の 1Pアドレス100に変換されて、クライアント14に おおれる。

【0033】関6はクライアントによるマルチキャスト データの要求から、実際にそのデータがクライアントに 与えられるまでの、ネットワークシステム内の動作の概 要説明図である。同図においてクライアント14がマル チキャストデータを要求するフェーズをフェーズ12 し、実際にそのマルチキャストデータパケットが中継さ れてクライアント14に与えられるフェーズをフェーズ 5として、フェーズ1からフェーズ5までの順のシステ 人の動物にの解定ついて部間する。

【0034】まずフェーズ」において、クライアント目 4からクライアント側ゲートウェイ13に対して、マル チキャストデータの中株を要求するデータ要求パケット が送られる。ここでクライアント側ゲートウェイ13 は、自装調内に保持されている管理テーブル17を参照 し、後述するように要求されたマルチキャストデータに 対応する識別子などが登録されているか否かを判定し、 登録されていない場合には必要なデータの登録を行い、 フェーズとにおいてサーバリゲートウェイ11に対して マルチキャストデータの送信を要求するパケットを送 る。このパケットには、管理テーブル17に格納されて レるマルチキャストデータと対応する続別子を含むマル チキャストデータ送信要求が実データとして格納されて

【0035】サーバ側ゲートウェイ11は、フェーズ3 においてクライアント側ゲートウェイ13との間で必要な情報交換を行う。この情報交換は、クライアント側ゲートウェイ13を内間で必要なりませまります。このがサートウェイ13が実際にマルチキャストデータを含むユニキャストデータパウットを実際にマルチキャストデータのに優元としてのサーバ10から送り出された1Pマルチキャストデータバットに復元するために必要な情報交換するものである。この情報交換にあたって、両方のゲートウェイ11、13は、必要なデータをそれぞれ管理デーブル18、17に登録する。情報交換はアークシェイ11は対して、マルチキャストデータが実アータとして格納された1Pユニキャストデータが大アータとして格納された1Pユニキャストデータが大アータとして格納された

【0036】前述のようにサーバ10からサーバ側ゲートウェイ11に対しては、常に1Pマルチキャストデータソケットが送り出されているため、サーバ側ゲートウェイ11はフェーズ4において前述のように1Pヘッダ、およびUDPヘッダの書き換えを行って、マルチキャストデータを含むパケットを1Pユニキャストデータパケットとして、クライアント側ゲートウェイ13に対して中線するトンネリング処理を実行する。

【0037】クライアント側ゲートウェイ13は管理テーブル17の内容を参照し、サーバ側ゲートウェイ11 10 10 5受信した「PTニキャストゲータパケットの1Pへッダ、UDPへッダの書き換えを行い、IPマルチキャストデータパケットとしてクライアント14に中継するトンネリングを行って、処理を終了する。

[0038] 続いてクライアント側ゲートウェイとサーバ側ゲートウェイによって行われる処理、およびネットワークシステムにおける動作シーケンスについて説明する。図「はクライアント側ゲートウェイによって行われる処理のフローチャートである。同図において処理が開始されると、まずステップ S 1 で受信したパケットが図 206のフェーズ 1 でクライアント 1 4 から送られたマルチャストデータの変更パケットが方が対策され、そのパケットである場合にはステップ S 2 で要求されたマルチキャストデータそのもののアドレスが管理テーブル17にすに支援されているからかが呼ばされる。登録されていない場合には、ステップ S 3 以降の処理に移行するれていない場合には、ステップ S 3 以降の処理に移行する。

(0039) ステップ S3では、要求された I Pマルチ キャストデータそのもののアドレスに対応するサーバ側 ゲートウェイの I Pアドレス、図5では300 が求め5 300 大ステップ S4で管理テーブル17 に登録されていな いユニークな識別子が、そのマルチキャストデータのア ドレスに対応して生成され、ステップ S5で管理テーブ ル17 にマルチキャストデータアドレス、サーバ側ゲー トウェイアドレス、および護別子が登録される。

【0040】その後ステップS6で、フェーズ2における処理として、タライアント側ゲートウェイ13からサーバ側ゲートウェイ116対してマルチキャストデータの送信要求が送られる。ステップS7で、サーバ側ゲートウェイからの応着が受信されたか否かが則定され。まだ受信されてかい場合にはステップS0以降の理が一様り返される。なおステップS6で、サーバ側ゲートウェイ11に送られる送信要求パゲットの東データ内際には、要求されるエグチキャストデータのアドレスが00であることと、それに対応する識別子の値が含まれ

【0041】サーバからの広答が受信されたと判定され ると、ステップS8でフェーズ3における情報交換の内 客としての、管理テーブル17への情報登録が行われ る。ここで追加登録される情報は、要求されたマルチキ 50 ポート(ソケット)番号、および送信元ポート(ソケッ

ャストデータを発信しているサーバ、図5ではサーバ1 0の1Pアドレス、および前途のUDPへッダの一部で あるサーバ側10のボート番号としての送信元ポート (ソケット)番号、およびマルチキャストデータの宛先 のため基本的には特定する必要のない宛先ポート (ソケット)番号である

【0042】管理デーブル17への情報の追加登録が終 了すると、ステップS9でサーバ側ゲートウェイ11に 対して、フェーズ3の最終設置としてマルチキャストデータの受信準備完了通知が送られ、その後ステップS1 0でサーバ側ゲートウェイ11からフェーズ4における データ中様が行われたか、まなわちマルチキャストデータを受信したか否かが判定される。マルチキャストデータを受信したか否かが判定される。マルチキャストデータを受信していない場合には、サーバ側ゲートウェイ1 1との間での処理に何らかのエラーが発生したものと考えれらるため、ステップS6以降の処理に戻り、例えば 管理デーブルへの追加情報登録のやりなおしなどが実行 される。

【0043】ステップS10で、サーバ側ゲートウェイ 11からマルチキャストデータの中継が行われ、データ を受信したと判定されると、ステップ S 1 1 でそのマル チキャストデータの中継が続けられているか否かが判定 され、続けられている場合には処理を終了する。またス テップS2でクライアント14からフェーズ1で送られ たマルチキャストデータ要求に対応するマルチキャスト データのアドレスが管理テーブル17にすでに登録され ていると判定された時には、ステップS3~ステップS 10の処理はすでに実行されていることになるため、ス テップS11でマルチキャストデータの中継が行われて いるか否かが判定され、行われている場合には処理を終 了する。行われていない場合にはマルチキャストデータ の中継を待つために、ステップS2以降の処理が繰り返 される。更にステップS1でクライアント14から受信 したパケットがマルチキャストデータの要求パケットで ない場合には、本発明で実行すべき処理に対応しないこ とになるため、ステップS12で受信したパケットが廃 棄される。

【0044】圏 図はサーバ側ゲートウェイによって行われる処理のフローチャートである。同図において処理が開始されると、まずステップ521で受信したパケットが前述のようにサーバ側から常寺送られている1Pマルチャストデータパケットからが判定される。マルチキャストデータパケットからかが判定される。マルチューブル18はですで登録されているか言かが判定さ、登録されている場合にはそのまま処理を終了し、登録されている場合にはそのまま処理を終了し、登録されている場合にはそのまま処理を終了し、登録されている場合には受信したパケットから1Pマルチキャストデータのアドレス、IPマルチキストデータのアドレス。

ト) 番号が登録されて処理を終了する。

[0045] ステップS21で受信したパケットが1Pマルチキャストデータパケットでないと判定された場合には、ステップS24で受信したパケットがクライアント側ゲートウェイからのマルチキャストデータの要永パケットが否かが判定され、そうでない場合には本部期の処理とは無関係であるため、そのまま処理を終了する。
[0046] マルチキャストデータ要求パケットである場合には、ステッグS25で要求された1Pマルチキャストデータのアドレスが管理テーブル18にすでに登録 10されているか否かが判定され、登録されていない場合には本来サーバ側から常に送られているべき1Pマルチキャストデータパケットが受信されていないことになるため、マルチキャストデータパケットが受信されていないことになるため、マルチキャストデータパケットが受信されていないことになるため、マルチキャストデータパケットが受信されていないことになるため、マルチキャストデータパケットが受信されていないことになるため、マルチキャストデータパケットが受信されていないことになるため、マルチキャストデータパケットの生を行うことはできないことになり、そのまま処理を終了する。

【0047】ステップS25でIPマルチキャストデー タアドレスが管理テーブルにすでに登録されている場合 には、ステップS26でクライアント側ゲートウェイか ら要求されたIPマルチキャストデータのアドレスに対 応して、データ要求パケットに含まれている送信元IP 20 アドレス、すなわちクライアント側ゲートウェイ13の 「Pアドレス、図5では400と、クライアント側ゲー トウェイによって生成された識別子の値が管理テーブル 1.8に追加登録され、ステップS29でクライアント側 ゲートウェイ13に対して、クライアント側ゲートウェ イにおいてユニキャストデータパケットからマルチキャ ストデータパケットを復元するために必要な復元情報、 例えば前述の宛先ポート (ソケット) 番号、送信元ポー ト (ソケット) 番号などがクライアント側ゲートウェイ に送信され、ステップS28でクライアント側ゲートウ 30 ・イ13から送られる準備完了通知を受信したか否かが 判定され、まだ受信していない場合にはステップS27 以降の処理が繰り返される。

【0048】ステップS28でクライアント側ゲートウェイからの準備完了通知を受信したと判定されると、フェーズ3の情報交換は終了し、ステップS29で該当するマルチキャストデータパケットのIPヘッダ、UDPヘッダの変換を行い、ユニキャストデータパケットとして、クライアント側ゲートウェイにフェーズ4の処理として、パケットの中継を行う。

【0049】次に図7、図8のフローチャートを用いて クライアント順ゲートウェイとサーバ側ゲートウェイと によって実行される動作のシーケンスについて、図9〜 図12のシーケンスチャート、この動作において用いろ れるデータを示す図13〜図15、およびサーバ側ゲー トウェイとクライアント側ゲートウェイに備えられる管 理テーブルのフォーマットと格納データの例を示す図1 6、図17を用いて説明する。

【0050】クライアント、すなわちユーザによって要 10、宛先ボート (ソケット) 番号として111、送信 求されたマルチキャストデータは、最終的にクライアン 50 元ポート (ソケット) 番号として112が格納されてい

ト側ゲートウェイ13から前述のフェーズ5においてクライアント14に中継されるが、この時クライアントは 基本体に収受信さるパケットのが1Pアドレスが1Pアドレスに一致しているか否かだけをチェックしているからかだけをチェックしているからかだけをチェックしているから、フェーズ4からフェブ5に移る時に、クライアント側ゲートウェイがサーバ側ゲートウェイから中継されてきたストアニタパケットを、1Pマルチキストデータパケットに復元する際に、データの送信元1Pアドレスをどのように設定しても、基本的には問題がないと来るわる。

【0051】このため本発明の実施形態としては、クライアント側ゲートウェイがクライアントに対して送り出す1Pマルチャストデータパケットの1Pペッダに絡納されるデータの送信元1Pアドレスを設定する方法として、第1に1Pマルチャストデータ送信サーバの1Pアドレスを用いる方法、第2にクライアント側ゲートウェイの1Pアドレスを用いる方法、第3にマルチキャストデータを06のの1Pアドレスを用いる方法の3ついずれかを用いるものとし、それで470方法を以下である。

[1], [2]、および [3] として説明する。 [0052] 図9はサーバ側ゲートウェイとクライアント側ゲートウェイとはって実行される動作シーケンス 前半部分を示すシーケンスチャートであり、前述の3つの方法すなわち [1], [2]、および [3] に共通のシーケンスである。この図9においては前出のフェーズ1とフェーズ2との動件が行われる。

【0053】なお、図9においてサーバ側ゲートウェイ 11には、図6におけるサーバ10に相当する第1のサーバ10に加えて、一般的には異なるマルチキャストデータを配信している第2のサーバ30も接続されているものとするが、ここでクライアント14に最終的に中継なマルチキャストデータパケットは第1のサーバ10によって配信されているものとする。

【0054】関9において(1)で、第1のサーバ10か らマルチキャストデクの送信が開始される。ここで1 Pマルチキャストデータがゲットには、その1Pヘッダ に発先1Pアドレスとしてマルチキャストデータそのも ののアドレスとして000、送信元サーバの1Pアド レスとして010が総核され、またUDPヘッダの中 に発先ポート (ソケット)番号として101、送信元ポ ート (ソケット)番号として102が総納されているも のとする。

【0055】第2のサーバ30からは(2) で、異なるマルチキャストデータの送信が開始される。このデータバケットには、(1) におけると同様に免先1Pドレスをしてマルチキャストデータそのもののアドレスを示す010、送信元1Pアドレスとしてのサーバのアドレス11、送信元1アドレスとしたのサーバのアドレス11、送信元ポート (ソケット)番号として112が絡跡されていりまりた。

る。これらの1 P アドレスおよびボート番号などは、四 13の1 P ヘッダ内、U D P ヘッダ内、およびデータ部 のデータの L 2 行の(1) と (2) に示されている。 (1) 、 すなわち第1のサーバ 1 0 から送られるマルチキャスト データパケットには、クライアント側から要求されること となるマルチキャストまデータが含まれている。

【0056】これらのマルチキャストデータパケットを受け取ったサーバ側ゲートウェイ11は30で管理テーブル18への情報登録を行う。ここで登録される内容は、図16のサーバ側ゲートウェイにおける管理テーブ 10ル内のマルチキャストアドレス、サーバ1Pアドレス、火光ボート(ソケット)番号であり、これらのデータはそれぞれのマルチキャストアドレスに対応して、生成タイミング(3)でサーバ側ゲートウェイの管理テーブル18に格納され

る。 【0057】クライアント14は(4)で、IPマルチキャストデータの送信開始を要求するデータ要求パケット

ャストデータの送信開始を要求するデータ要求パケット をクライアント例ゲートウェイ13に対して送る。この 送信開始要求においては、図13の(4)に示すように1 20 Pハッダ内の宛先1Pドレスはマルチャストデータ ライアント14の1Pアドレスはマルチャストデータ ライアント14の1Pアドレスとしての200 に設定さ れ、データ部にはマルチキャストデータの要求命令であ ることが示される。このパケットにおけるUPPヘッダ 内の宛たボート番号、送信元ポート番号については特定 するの影がなく、例えば空白とされる。

[0058] クライアント側ゲートウェイ13は(5) で、要求されたマルチキャストデータアドレスに対応するサーバ側ゲートウェイ11のIPアドレスが300で 30 あることを割り出し、(6) で要求されたマルチキャストデータのアドレスに対するユニークな識別子して401を生成し、(7) で図16のクライアント側ゲートウェイ内の管理テーブルに示すように、マルチキャストデータアドレス、サーバ側ゲートウェイIPアドレス、および識別子の内容を登録する。

【0059】 ウライアント側ゲートウェイ13は、デーブルへのデータ登録が終了すると、(8) で該当するサーバ側ゲートウェイ11に対して1Pマルチキャストデータパケットの送信を要求するパケットを送る。この要求 40パケットには、図13の(8)で示されるように、1Pペッダ内の発売1Pアドレスとしてクライアント側ゲートウェイ1400 ドッドレスとしてクライアント側ゲートウェイ150 「Pアドレス400 が設定され、UDPペッダ内の送信元ボート(ソケット)番号としてはクライアント側ゲートウェイ13のボートの番号としてはクライアント側ゲートウェイ13のボートの番号としての40 1が設定される。発先ボー(ソケット)・3番目はマルチキャストデータパケットの中継要求が入力されるボート番号として、例えば固定されているものであり、301であるとする。またこの要求パケット50

のデータ部には、要求されている I Pマルチキャストデータのアドレスが 0 0 0 であることが示される。

【0060】 図9においてフェーズ 1、およびフェーズ 2の動作は終了し、前述の第1の方法としての [1] では、後半のフェーズ 3~フェーズ 5の動作は図 10の動作とンケンスチャートによって示される。

10061】図10において、まずフェーズ3の処理として、サーバ側ゲートウェイ11によって(3)で図16に示されるように更大された1Pマルチキャストデータのアドレス000ほがらして、クライアント側からのデータ送信要求に合まれる送信元1Pアドレス、すなわち400と、クライアント側ゲートウェイ13によって生成された調例子401がサーバ側ゲートウェイの管理デーブル18に格論される。

【0062】その後サーバ側ゲートウェイ11は、(10) でカライアント側ゲートウェイ13に対して復元に必要な情報を送信する。この復元情報送信用パケットの1P ペッダ内のアドレス、およびUDPペッダ内のボート等 号は、(8) でクライアント側ゲートウェイ13から送られたマルチキャストデータ中継要東パケット内のアドレスを飛先と送信元で逆にしたものである。データ部に、復元に必要な情報としての100、宛先ボート(ソケット)番号としての10、が島元ポート(ソケット)番号としての10、が島元ポート(ソケット)番号としての10、2が始替れている。

【0063】クライアント側ゲートウェイ13は、受け 取った復元情報の管理テーブル17への登録を(11)で行 う。ここでの登録外容は、図16のクライアント側ゲー トウェイの管理テーブルの生成タイミング(11)で示され るように、サーバ1アドレス100、宛光と送信元の ポート番号としての1013は50102である。

【0064】クライアント側ゲートウェイ13は、管理テーブルへの復元情報の登録が終了すると、(12)でサーバ側ゲートウェイ1に対して受信準備完了途池町するパケットを送る。このパケットの1Pアドレス内の宛先、および送信元アドレス、UDPペッダ内の宛先、および送信元アドレス、UDPペッダ内の宛先、および送信元アドレス、UDPペッダ内の宛先、なりび差信元が上路時間であり、パケットのデータ部には受信準備完了適能が格納されている。これでフェーズ3の動作は終すせる。

【00651サーバ側ゲートウェイ11は、クライアント側ゲートウェイ13からの受信準備完了通知を受け取ると、マルチキャストデータの中継を開始する。第1のサーバ10からのIPマルチキャストデータバケットの送信は、(1)で説明したのと同様に常にサーバ側ゲートウェイ11は(13)で、第1のサーバ10から受信したマルチキャストデータバケットのIPへッダとUDPへッダの変換を行う。

【0066】そしてサーバ側ゲートウェイ11は、(14)

で I P データヘッダと U D P ヘッダが変換されたデータ パケットを、ネットワーク内でユニキャストデータパケ ットとして、クライアント側ゲートウェイ13 に中継す る。ここで中継されるデータパケットの I P ヘッダ、 U D P へッダに合まれる I P アドレスや、ボート (ソケッ) 番号などのデータは、図 13の(14)に示されるよう に、(10)における復元情報が追鳴のパケットヘッダの内

【0068】図11は前述の第2の方法、すなわち

[2] における動作シーケンスの後半を示し、図14は [2] におけるパケットのIPへッダ、UDPへッダ、 およびデータ部に格納されるデータの説明図であり、図 17は [2] における管理テーブルのフォーマットと格 納されるデータの例である

【0069】 [2] においても、動作シーケンスの前半 は図りにおけると全く回じである。従って図14におい て(1)~(8) に対応するデータは図13におけると同じ 30 であり、また図17でサーバ側ゲートウェイとクライア ント側ゲートウェイとのそれぞれに備えられる管理テー ブルの内容も、生成タイミング(3)と(7) に対しては同 じである。

【0070】図11の後半の動作シーケンスは図10に おけると同じ部がも多いので、図10と異なる部分につ いでのお説明する。【2]においては前述のように、最 終的にウライアント側ゲートウェイ13からクライアント ト14に対して1Pマルチキャストデータパケットが中 様される時、送配51Pアドレスとしてクライアント側 ゲートウェイ12の1Pアドレスとしてクライアン外 経動される点が【1]と異なっている。そこでクライア ント側ゲートウェイ13において、サーバ側ゲートウェ イ11から中報されてきた1Pユニキャストデータパケ ットをマルチキャストデータパケットに変換する器の復 元データとして、このマルチキャストデータの配信元で ある第1のサーバ10の1Pアドレス100は不必要と なる。

【0071】このため(10)でサーバ側ゲートウェイ11 からクライアント側ゲートウェイ13に送られる復元情 50

報は、図10の(10)と異なってサーバのIPアドレス1 00を含む必要がなくなる。このことは図14において (10)におけるデータ部に、図13の(10)と異なって、サ ーパのIPアドレス=100が含まれていないことに示 されている。

【0072】従って図11の(11)で、クライアント側ゲ ートウェイ13の管理テーブル17に格納される復元情 報には第1のサーバ10の1Pアドレス100は含まれ ず、このことから図17のクライアント側ゲートウェイ の管理テーブルには、図16と異なって、サーバIPア ドレスの格納領域は存在せず、生成タイミング(11)では 宛先ポート(ソケット)番号、および送信元ポート(ソ ケット) 番号のみが格納されることが示されている。 【0073】そして図11では、(16)でクライアント側 ゲートウェイ13からクライアント14に対して中継さ れるIPマルチキャストデータパケットのIPヘッダに 含まれる送信元 I Pアドレスが図 1 0の(16)における 1 00、すなわち第1のサーバ10のIPアドレスではな く、400、すなわちクライアント側ゲートウェイ13 のIPアドレスである点が異なっており、このことは図 1 4の(16)における送信元 I Pアドレスが 4 0 0 であ り、図13の(16)における送信元IPアドレスが100 であるのと異なる点に示されている。

【0074】図12は前述の [3] における後半の動作 シーケンスチャートであり、図15は [3] においてI Pへッダ、UDPへッダ、およびデータ部に格納される データを示す。 [3] においても、動作シーケンスの前 半は図0と同じであり、従って図15においても(1) ~ (3) に対応するデータは、図13まおど図14と同じで ある。なお [3] におけるサーバ側ゲートウェイとクラ イアント機ゲートウェイに備えられる管理テーブルのフ オーマットとその俗納データは図16と全く同じである ため、その説明を省略する。

【0075】図12において、(15)までの動作は(11) に対する図10におけると同じであり、従って図15におけると目があり、従って図15におけると同じである。 [1] におけると見なる動作は、(16)におけるクライアント側ゲートウェイ13からクライアント14に対して最終的にマルチキャストデータパケットを中継する時の動情である。 [3] においては、この時 1Pへッダの必億元1Pアドレスとしてクライアント14が要求したマルチキャストデータそのもののアドレス000が使われる。これが図10において、送信元1Pアドレス100が使われる。はサーバ10の1Pアドレス100が使われる点と異なる点である。この相違に対応して、図15でも(16)における送信元1Pアドレスは000となっている。

【0076】最後に本発明におけるプログラムのコンピュータへのローディングについて図18を用いて説明する。本発明におけるヘッダの変換は、例えばサーバが所

17

属するローカルエリアネットワークとインターネットと を接続するゲートウェイ装置、およびインターネットと クライアントの属する LANとを接続するゲートウェイ 装置によって実行されるが、これらのゲートウェイ装置 はコンピュータをその基本要素として構成することが可 能である。

[0077] そこで本発明の請求項10、図7、図8な どのプログラムは、コンピュータ41のメモリ45に格 納され、本体44によってそのプログラムが実行される ことによって、ヘッダ変換が行われる。

【0078】このプログラムは、例えば可搬型記憶媒体 42に記録され、その記憶媒体42をコンピュータ41 にロードすることによって、またはプログラム提供者側 からネットワーク回線43を介して転送され、コンピュ ータ41にロードされることによって実行されることも できる。

【0079】 コンピュータ41のメモリ45としては、 ランダムアクセスメモリ (RAM)、リードオンリメモ リ(ROM) またはハードディスクなどを使用するこ とができ、また可搬型記憶媒体42としてはメモリカー 20 ーケンスチャートである。 ド、フロッピーディスク、CD-ROM、光ディスク、 光磁気ディスクなど、任意のコンピュータ読み取り可能 な記憶媒体を使用することができる。

【0080】以上の説明においては、主として1つのサ ーパから1つのクライアントに対して、IPマルチキャ ストデータパケットをインターネットを介して配信する 場合を対象として本発明の内容を説明したが、本発明の 対象はこれに限定されるものでないことは当然である。 例えばインターネットの両側に1つの企業の工場や営業 所などに対応する2つのLANが存在し、営業所と工場 30 の間で例えばテレビ会議を行う場合に相互にマルチキャ ストデータを送受信するような形式も当然可能である。 この場合、本発明のヘッダ変換装置はゲートウェイ装置 に備えられるだけとは限定されず、例えばIPネットワ ークのルータに備えられることも当然可能である。

[0081] 【発明の効果】以上詳細に説明したように、本発明によ ればマルチキャストデータパケットをヘッダ変換によっ てユニキャストデータパケットに変換し、マルチキャス トデータ通信をサポートしていないネットワーク、ある 40 の例を示す図である。 いはマルチキャストデータ通信をサポートしているかい ないかが不明のネットワークに対して入力させ、ネット ワークの出口で再びマルチキャストデータパケットに変 換することによって、例えば仮想公衆網(VPN)を構 対する2つのローカルエリアネットワークの間でマルチ キャストデータ通信を実行することが可能になり、マル チキャストデータ通信の普及に寄与するところが大き

【図面の簡単な説明】

w.

【図1】本発明の原理構成ブロック図である。

【図2】本発明のヘッダ変換方式が用いられるマルチキ ャストデータ通信システムの全体構成を示すブロック図 である。

【図3】図2のマルチキャストデータ通信システムにお けるデータの流れを説明する図である。

【図4】ゲートウェイによるヘッダの書き換えを説明す る図である。

【図5】マルチキャストデータ転送時におけるIPヘッ ダの変換を説明する図である。

10 【図6】ネットワークシステム内の動作の概要を説明す る図である。

【図7】 クライアント側ゲートウェイによる処理のフロ

ーチャートである。 【図8】 サーバ側ゲートウェイによる処理のフローチャ ートである。

【図9】第1、第2、第3の方法において2つのゲート ウェイによって実行される動作の前半部分を示すシーケ ンスチャートである。

【図10】第1の方法における動作の後半部分を示すシ

【図11】第2の方法における動作の後半部分を示すシ ーケンスチャートである。

【図12】第3の方法における動作の後半部分を示すシ ーケンスチャートである。

【図13】第1の方法において用いられるデータの例を 示す図である。

【図14】第2の方法において用いられるデータの例を 示す図である。

【図15】第3の方法において用いられるデータの例を 示す図である。

【図16】第1の方法における2つのゲートウェイの管 理テーブルの例を示す図である。

【図17】第2の方法における2つのゲートウェイの管 理テーブルの例を示す図である。 【図18】 本発明におけるプログラムのコンピュータへ

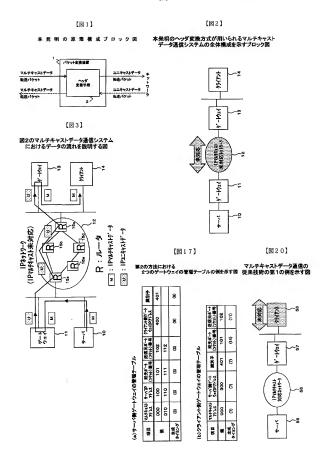
のローディングを説明する図である。 【図19】マルチキャストデータ通信の従来技術の第1

の例を示す図である。

【図20】マルチキャストデータ通信の従来技術の第2

【符号の説明】

- 1 パケット変換装置 2 ヘッダ変換手段
- 10 サーバ
- 11 サーバ側ゲートウェイ
 - 12 IPネットワーク 13 クライアント側ゲートウェイ
- 14 クライアント
- 15a~15e ルータ
- 50 17, 18 管理テーブル



[図5]

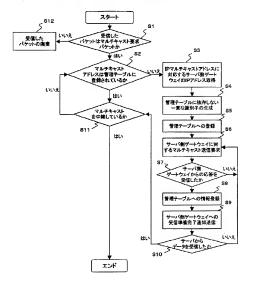
マルチキャストデータ転送時におけるIPヘッダの変換を説明する図

[×4]

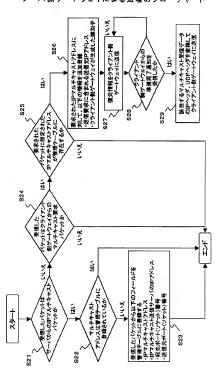
ゲートウェイによるヘッダの書き換えを説明する図

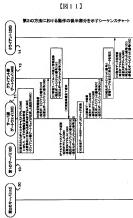
75475) (200) 900 なながれ 4 34474 祭 UDP119 .f⇔don TATATA 4 TAPPATE 4 K [図16] 18 第1の方法における 2つのゲートウェイの管理テーブルの例を示す図 104 102 [図18] 8 Ξ 本発明におけるプログラムのコンピュータへの ローディングを説明する図 発光ポート (ソケット)番号 5 Ξ 8 コンピュータ ※信元4十 9 8 Ê RAM/ハードディス クなどのメモリ45 102 112 8 (b) クシイアント部ゲートウェイの管理・一ブル 北京董 (a) サーバ側ゲートウェイの管理テーブル 5 Ê プログラム (データ) ē Ξ 3 *#44 3 8 7.1.1P 8 110 3 プログラム(データ) 71.13 71/4/7 8 010 8 3 3 可樂型記憶媒体 発展を行うが 生成タイモング #

【図7】 クライアント側ゲートウェイによる処理のフローチャート

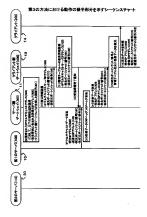


[図8]
サーバ側ゲートウェイによる処理のフローチャート





【図12】



【図13】

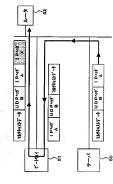
	がたび	現先に 芸権元ピアドレス アドレス	施光ボート (ソケット)乗り	お育とが (ソケット) 乗車	#5-1-	*
	000	100	101	101	マルチキャスト菓データ	
	010	110	111	112		
	000	200	1	1	マルチキャスト要求命令	
	300	004	(1) (301)	401	要求する IPマルチキャストアドレス==000	教光光一ト編号は中華教育を含まれる
	9	300	104	国定 (301)	ドマルチキストサーン(の)ドドレス=100 ス=100 軽光ボードンケッド(車車=101 減縮形式-ドンケッド車車=102	
2	300	400	(10年)	401	京瀬と祝郷新華家	
3	8	300	104	回定(301)		
	8	100	101	102		

【図14】 【図15】

[図19]

第2の方法において用いられるデータの例を示す回第3の方法において用いられるデータの例を示す回マルチキャストデータ通信の従来技術の第1の例を示す図

*				克光水一卜器导 位 中鐵果汞衣器除する值					2				我先代一下每号以 中翻要求充意味于6值				
4-7-	マルチキャスト妻データ		マルチキャスト要求合会	要求する IPマルチキャストアドレス=000 ロ	発光を一大ンケッン単和=101 指揮ル光・大ンケッン単和=102	を作る他の場合を			44一小	マルチキャスト表データ		マルチキャスト要求命令	要求する Pマルチキャストアドレス=000 q	PPスルチキャストサーバの PPドレス=100 教名ボー大ンケット番号=101 教者がポー大ンケット番号=102	美俚等做完了近如		
本権大きない	101	112	1	401	EX(301)	401	面獲(301)	102	中華光学なる	102	112	-	404	(10E)	401	国流(301)	102
(ソケット)御助	101	111	1	置定(301)	104	(100)美国	104	101	名がボート	101	111.	-	国定(301)	104	面地(301)	401	101
がアンド	9	110	200	400	300	400	300	400	遊儀元P アドレス	100	110	200	400	300	400	300	000
77.7	00	010	8	300	8	8	8	8	発をPP アドレス	8	010	000	300	8	300	400	000
	8	8	3	(8)	8	2	9	(140)		€	8	3	8	8	20	(11)	(16)



フロントページの続き

F ターム(参考) 5K030 GA01 HA08 HC01 HD03 HD09

JA01 KA06 KX28 LA08 LB18

LD04

5K033 AA01 AA09 CB02 CB11 CB14

CC01 DB18

9A001 CC06 CC08 JJ27